(19)日本**国特**許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(II)特許出願公開番号 特選平11-234333

(43)公開日 平成11年(1999)8月27日

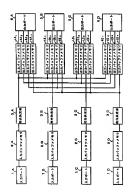
(51) Int.Cl.*		識別記号	FI		
HO4L	12/56		H04L	11/20	1.02D
	12/46			11/00	310C
	12/28			11/20	В
	10/00				

			_
(21)出職番号	特順平10-30892	(71)出顧人 39402:577	
		株式会社超高速ネットワーク・コンピ	7.
(22) 引顧日	平成10年(1998) 2月13日	夕技術研究所	
		東京都港区虎ノ門五丁目2番6号	
		(72)発明者 後藤 献司	
		東京都港区虎ノ門5丁目2番6号 株	太会
		社超高速ネットワーク・コンピュータ	支術
		研究所内	
		(74)代理人 弁理士 山川 政樹	

(54) 【発明の名称】 ゲートウェイ装置

(57)【要約】

「課題」 ゲートウェイ装置において、簡単かつ姿価や 構成によりパケットデータの高速伝送を可能にする。 【解決手段】 ネットワークを相互に接続するゲートウェイ装置に、一方のネットワークからのパケットデータ を各個に入力する入力ボート1 A~1 D、各人力ボート のパケットデータを蓄積する人力パッファメモリ2 A~ 2 D、パケットデータの宛れを決定する宛元決定部3 A ~3 D、現先決定部により決定されたパケットデータを 他方のネットワークに出力する出力ボート5 A~5 Dを 設けると共に、各項先決定部により宛先が決定されたパケットデータをそれぞれ蓄積する出力パッフィメモリ イ」~4。を各出力ボート毎に設け、宛先が決定された パケットデータをそれぞれ蓄積する出力パッファメモリ に事務する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のネットワークを相互に接続するゲートウェイ装置において.

一方のネットワークからのパケットデータがそれぞれ入 力される複数の入力ポートと、

各入力ポート毎に配設され前記入力ポートに入力された パケットデータの宛先を決定する複数の宛先決定部と、 前記宛先決定部により決定されたパケットデータを他方 のネットワークに出力する複数の出力ポートと、

1つの頭先が定部と1つの出力ボート間に共議に配設さ 私名宛先が定部により預化が決定された各パケットデー タをそれぞれ器預するための複数の出力パッファメモリ とを備え、前記権数の出力パッファメモリからなる出力 パッファ都は、機数の宛先光達節と出力ボート間にそれ ぞれ設けられることを特徴とするゲートウェイ装置。

【請求項2】 請求項1において、

宛先決定部により宛水が決定されたパケットデータは、全ての出力バッファ前に出力され各出力バッファ内の何れか1つの出力バッファメモリに蓄積されることを特徴とするゲートウェイ装置。

【請求項3】 請求項1において、

宛先決定部により宛先が決定されたパケットデータは、 決定宛先に応じた出力ボートに対応する出力バッファ都 に出力され該出力バッファ内の何れか1つの出力バッフ メモリに蓄積されることを特徴とするゲートウェイ装 置。

【請求項4】 請求項1において、

前記出力ポートと宛先決定部との間に入力バッファメモ リを設けたことを特徴とするゲートウェイ装置。

【請求項5】 請求項1ないし請求項4の何れかの請求 項において、

前記出力バッファメモリに蓄積されているパケットデー タの一定時間内の出力送信量を制御する帯域制御部を出 カポートに設けたことを特徴とするゲートウェイ装置。 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、インターネットなどの複数のネットワークを相互に接続するゲートウェイ装置に関する。

[0002]

【0003】ここで、図示しない一方のネットワークから他方のネットワーク気のネットワーク気のネットワーク間交換パケットが例えば入がボート11、に入力されると、対応の入力バッファメモリ12,に一旦審費されるとともに、そのパウットの気化域が広する気光決定部、3、により決定に、そのパウットの気を気が開発が直動を辿りませ、その出かがウットの決定気候情報が交換制御部15は、その決定気先情報を入力すると入力バッファメモリ12、にを顕著したいもパットデータを出力が、8世別がパッファメモリを決定し、その出力バッファメモリが例えば出力バッファメモリ16。であれば、パケット交換スイッチ14を制防して入力バッファメモリ16。に蓄積させる。これにより、対応の出力ボート17。からそのパケットデータが図示しない他方のネットワークに出力される。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】従来のゲートウェイ装 置では、n個の入出力ポートを有する場合、複数の宛先 へのパケットを同時に伝送するためには、入力バッファ メモリの出力側伝送容量として最大n倍の容量が必要に なる。また、単一の宛先へパケットを伝送する場合で も、入力バッファメモリ出力の時間的競合により最大n 倍の入力バッファメモリの容量が必要になる、 即ち 従 来のネットワーク装置は、ネットワークの1回線(1ポ ート)当たりの入力バッファメモリの出力容量はn倍の 容量を必要とし、したがって入力バッファメモリ内のバ ケットデータのネットワーク回線への読み出し転送速度 はネットワーク1回線当たりn倍の速度が必要である。 しかしながら、近年はネットワーク回線の速度はますま す高速化しており、従来のゲートウェイ装置ではこうし たネットワーク回線の高速化に容易に対応できないとい う課題があった。したがって本発明は、ゲートウェイ装 置において、簡単かつ安価を構成によりパケットデータ の高速伝送を可能にすることを目的とする。

[0005]

され各出力パッファ内の例れか1つの出力パッファメモリに蓄積されるものである。また、気先決定部により宛 広が決定されたパケットデータは、決定預先に応じた出 カボートに対応する出力パッファ部に出力され終出力パッファ内の例れか1つの出力パッファメモリに蓄積され るものである。また、出力ポートと宛先決定部との間に 入力パッファメモリを設けるようにしたものである。ま 、出力パッファメモリを設けるようにしたものである。ま 、出力パッファメモリを設けるようにしたものである。ま クー定時間内の出力送信量を制帥する帯域制帥部を出 カボートに設けたものである。

【発明の実施の形態】以下、本発明について図面を参昭 して説明する。図1は、本発明に係るゲートウェイ装置 の第1の実施の形態を示すブロック図である。同図にお いて、1A、1B、1C、1Dは図示しない一方のネッ トワークからパケットデータが入力される入力ポート、 2A, 2B, 2C, 2Dはそれぞれ対応の各入力ポート 1A、1B、1C、1Dから入力されたパケットデータ を蓄積する入力バッファメモリ、3A、3B、3C、3 Dは対応の各入力ポート1A, 1B, 1C, 1Dから入 力されたパケットデータの宛先を決定する宛先決定部、 $4A_1 \sim 4A_4$, $4B_1 \sim 4B_4$, $4C_1 \sim 4C_4$, 4D₁ ~ 4 D₄ はそれぞれの宛先決定部3 A , 3 B , 3 C,3Dで決定されたパケットデータを蓄積する出力バ ッファメモリ、5A, 5B, 5C, 5Dは対応の出力バ ッファメモリ4A、4B、4C、4Dのパケットデータ を図示しない他方のネットワークに出力する出力ボート

【0007】図1において、一方のネットワークから他 のカネットワーク頭のネットワーク間交換パットが えば入力ボート1Aに入力されると、そのパケットは対 底の入力パッファメセリ2Aに需視されるとともに、そ のパケットの気光は対応する気光決定部3Aにより決定 される。そして宛先決定部3Aにより宛先が例えば出力 ボート5日と決定された場合。そのパケットデータは、 死失定部3から出力パッファメモリ4A, 4B 1、4C1、4D1、に出力され書積される。そして、宛 先決定された出力ボート5日は宛先決定部3Aからの送 信指示に基づき、自身に接続される出力パッファメモリ 4B1、からパケットデータを読み出し他方のネットワー クへ送信する。

【0008】また、ネットワーク間交換パケットが入力 ボート1階に入力されると、そのパケットは対応の入力 バッファメモリ2階に蓄蓄されるとともに、そのパケットの宛先は対防する宛先決定部3Bにより弥近されるト ころと決定される場合、そのパケットデータは、宛先決 定部3Bから出力バッファメモリ4A。、4B。、4C 。、4り。に出力され蓄積される。そして宛次決定され に出力ボートを入しているがある。 づき、自身に接続される出力パッファメモリ 4 A。から パケットデータを読み出し他方のネットワークへ送信す る。また、ネットワーク間交換パケットが入力ポート1 Cに入力され、そのパケット宛先が宛先決定部3Cによ り例えば出力ポート5Dと決定された場合、そのパケッ トデータは、出力バッファメモリ4A。、4B。、4C a , 4 D 。に出力され蓄積される。そして宛先決定され た出力ポート5Dは宛先決定部3Cからの送信指示に基 づき、出力バッファメモリ4Da からパケットデータを 読み出し他方のネットワークへ送信する。また、ネット ワーク間交換パケットが入力ボート1Dに入力され、そ のパケット宛先が宛先決定部3Dにより例えば出力ポー ト5Cと決定された場合、そのパケットデータは、出力 バッファメモリ4A4 , 4B4, 4C4 , 4D4 に出力 され萎積される。そして宛先決定された出力ポート5C は宛先決定部3Dからの送信指示に基づき、出力バッフ ァメモリ4C4 からパケットデータを読み出し他方のネ ットワークへ送信する。

【0009】このように、一方のネットワークから入力 したパケットデータの宛先が宛光決定部により決定され 収算、全ての出力ボート50本~50 用の各出力パッファ メモリに同一パケットデータを蓄積し、前記宛先決定部 により指示された出力ボートのみが自身に接続を入る出 カパッファメモリからデータを読み出すようにしたもの である。この構果、入力ボートから出力ボートに選る経 路においてパケットの入出力の機合が弾生せず、したが って入力したパケットを高速で宛先変換して他方のネット トワークへ転送することが可能になる。

【0010】次に図2は本発明の第2の実施の形態を示 すブロック図である。図2のゲートウェイ装置は、図1 のゲートウェイ装置に対し格納制御部6A,6B,6 C. 6Dを設けたものである。ここで、入力ポート1A に入力されたパケットは、上述したように対応の入力バ ッファメモリ2Aに蓄積されるとともに、そのパケット の宛先は対応する宛先決定部3Aにより決定される。こ の場合、格納制御部6Aは宛先決定部3Aによるパケッ トの宛先が例えば出力ボートラAと5Bに決定されれ ば、そのパケットを出力バッファメモリ4A.,4B. に蓄積するように制御する。また、入力ポート1Bの入 カパケットが対応の入力バッファメモリ2Bに萎積さ れ、宛先決定部3Bによりそのパケットの宛先が例えば 出力ポート5Bと5Cに決定されれば、格納制御部6B はそのパケットを出力バッファメモリ4B₂と4C₂に 蓄積するように制御する。

【0011】また、入力ボート1 Cのスカパケットが対 応の入力パッファメモリ 2 Cに蓄積され、宛先決定部3 Cによりそのパケットの完定が例えば出力ボート5 Cと 5 Dに決定されれば、格納制御館 C にはそのパケットを 出力パッファメモリ4 C。と4 D。に蓄積するように初 御する。さらに、入力ボート1 Dの入力パケットが対応 の人力バッファメモリ 2 Dに書積され、宛先決定第 3 D によりそのパケットの宛先が例えば出力ボート5 D と 5 Aに決定されば、格林制御部の Cはそのパケットを出力バッファメモリ4 D。と4 A。に審積するように制餌する。出力ボート5 A。5 B, 5 C。5 Dではそれぞれ、自身の管理する出力パッファメモリ4 A。4 A。4 B。4 B。4 C。4 C。4 D。4 D。の蓄積状況に応じて対応するパッファメモリのイーの表積状況に応じて対応するパッファメモリのチータにあみ出し他方のネットワーク・出力する。このように、格納制御部6 A。6 B。6 C。6 Dを設けることより出力バッファメモリの列利効学を向上させることができる。

【0012】- 駅にゲートウェイ装置に付加される機能 として、帯域管理機能がある。この帯域管理機能とは、 成人力ボートから人力したパケットを出力ボートから外 部へ送信する場合に一定時間内にどれだ付送信できるか を管理する機能である。ここで、パケットデータを均一 に後段のネットワークへ送信する、上記帯域管理機能を 有しないときには、図3に示すように、各出がパッコを 会はそのパケットデータにリケエスト信号まを付加して 出力ボート5に与えるようにする。この場合、出力ボート トラの選択凹降51はそのリケエスト信号まを付加して レビスト選択し、対応のパケットデータとを他方の ネットワークン送信する。

【0013】一方、上記の帯域管理機能を有する場合に は、図4に示すように、出力ボート5に、選択回路51 の他に、各出力バッファメモリ41~44 毎に送信量力 ウンタ52、規定値レジスタ53及び比較器54を設け る。そして、予め規定値レジスタ53に送信制限値を設 定し、比較器54は出力バッファメモリ4から入力され るパケットデータの数を計数する送信カウンタ52の値 を一定周期無にクリアするとともに、送信カウンタ52 の前記一定周期内の値が規定値レジスタ53の値以下の 場合はそのパケットデータとリクエスト信号aを選択间 路51へ送出する。出力ポート5の選択回路51はその リクエスト信号aをラウンドロビンにより選択し、対応 のパケットデータbを他方のネットワークへ送信する。 また 上齢器54は送信カウンタ52の前記一定周期内 の値が規定値レジスタ53の値以上になると選択回路5 1へのリクエスト信号aをクリアし、パケットデータの 送出を停止する。従来のゲートウェイ装置では、バッフ アメモリの競合を考慮する必要があったため、このよう な機能を付加することは困難であったが、本発明ではバ ッファメモリの競合を考慮する必要が無いため、簡単に 帯域管理機能を付加することができる。

【0014】次に図5は、ゲートウェイ装置の宛先決定 縮を3A、3B、3C、3Dをパイプライン型の宛先決 定部により構成した場合のプロック図である。図1に示 すゲートウェイ装置の宛先決定部3A、3B、3C、3 Dは、CPUの規理またはハードウェアによりパケット の競先検出を行うことが可能であるが、ハードウェアに より気性検出を行う場合、研先決定部の内部をパイプラ イン動作させれば十分にネットワーク回聴と同一の適さ で動作させることができる。この場合、図1に示すが一 トウェイ装徴は図5に示すように入力パッファメモリ2 A、2B、2C、2Dを省略することができる。

[0015]次に図らは、ゲートウェイ装置の完先決定 都を3A、3B、3C、3Dを同様にパイアライン型の 宛先決定部により構成した場合のプロック図である。図 2に示すゲートウェイ装置の始先決定部3A、3B、3 C、3Dも図1と同様、GPUの処理またはハードウェ アによりパケットの宛先検出を行うとた可能である。 そして、ハードウェアにより強先検出を行う場合、宛先 決定部の内部をパイプライン動作させたは同様に十分にき ネットワーク回数に同一の違さで勢能させることが る。この場合、図2に示すゲートウェイ装置は図らに示 すように入力バッファメモリ2A、2B、2C、2Dを 省略することができる。

【0016】このようにバッファの性能による (則ちバッファの容量増加に基づく) ボトルネックを解的することで、近年増加に基とがくが、 大手用いたネットワークアプリケーションにも容易に対応可能なゲートウェイ気置を提供できる。また、老ホート間のパウットが全、競舎しないことから、パッファはネットラーク伝送帯域以上の性能を有する必要は無く、装置を低コストで構成できる。また、ボート数和の場合、n×nのバを有する場合と同様に設定しておけば、コストアップを生じることなくかの最大負荷等の性能を維持できる。【0017】

【発明の効果】以上説明したように本発明によれば、一 方のネットワークからのパケットデータを各個に入力す る複数の入力ボートと、各入力ボート毎に配設され入力 ポートに入力されたパケットデータの宛先を決定する物 数の宛先決定部と、宛先決定部により決定されたパケッ トデータを他方のネットワークに出力する複数の出力ボ ートと、1つの宛先決定部と1つの出力ポート間に共通 に配設され各宛先決定部により宛先が決定された各パケ ットデータをそれぞれ萎積するための複数の出力バッフ ァメモリとを設け、かつ前記複数の出力バッファメモリ からなる出力バッファ部を、複数の宛先決定部と出力ボ ート間にそれぞれ設けるようにしたので、入力ポートか ら出力ボートに至る経路においてパケットの入出力の競 合の発生を防止でき、従って簡単かつ安価な構成により パケットデータの高速伝送が可能になる。また、宛先決 定部により宛先が決定されたパケットデータを、全ての 出力バッファ部に出力し各出力バッファ内の何れか1つ の出力バッファメモリに蓄積するようにしたので、各ボ ート間ではパケットが全く競合しないことから、各出力 バッファメモリはネットワーク伝送等域以上の蓄積容量を有する必要は無く、従って装置を加コストで構成できる。また、現代決定部により現先が決定されて構かでナーデータを、決定現代に応じた出力ボートに対応する出力 ガバッファが取りに蓄積するようにしたので、出力バーファメモリの利用効率を向上させることができる。ま、出力ボートと宛先決定部との間に入力バッファメモリを設けるようにしたので、後決決定部に高速処理機能を有する例えばバイブライン機能を持たせる必要ができる。また、出力バッファメモリに蓄積されているパケットデータの一定時間内の出力送信量を削削する管域制御客と出力ボートに設けるようにしたので、従来困難であった帯域管理機能を簡単に装置したので、従来困難であった帯域管理機能を簡単に装置して加って、

【図面の簡単な説明】

- 【図1】 本発明に係るゲートウェイ装置の第1の実施 の形態を示すブロック図である。
- 「図2】 上記ゲートウェイ装置の第2の実施の形態を 示すブロック図である。
- 【図3】 ゲートウェイ装置に帯域管理機能を有しない

場合の出力ボートの構成を示すブロック図である。 【図4】 ゲートウェイ装置に帯域管理機能を有する場合の出力ボートの構成を示すブロック図である。

【図5】 図1のゲートウェイ装置の宛先決定部をパイ プライン型の宛先決定部で構成した場合のブロック図で ある。

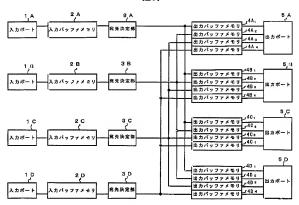
【図6】 図2のゲートウェイ装置の宛先決定部をパイ プライン型の宛先決定部で構成した場合のブロック図で ある。

【図7】 従来のゲートウェイ装置の構成を示すブロック図である。

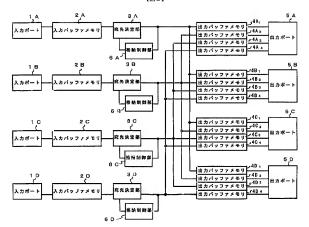
【符号の説明】

1A、1B、1D、1D・ハカボート、2A、2B、2 C、2D・ハカバッファメモリ、3A、3B、3C、3 D・粉洗洗洗筋、4, ~4, · 4A, ~4A, 4B, ~4B, · 4C, ~4C, · 4D, ~4D, …出ガバッ アメモリ、5, 5A、5B、5C、5D・出力ボート、6A、6B、6C、6D・出力ボート、51・遊択 回路、52・・送信器カウンク、53・規定値レジスタ、 54・出検路、

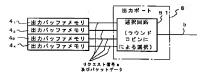
【図1】



【図2】

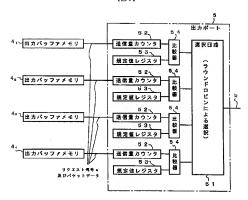


[図3]

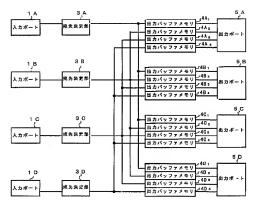


, . . ·



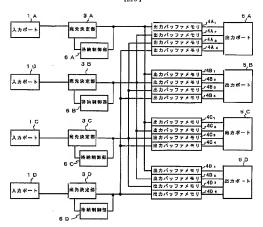


【図5】



, , , ,

【図6】



【図7】

